### 19日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

# ⑫公開特許公報(A)

平1-231200

@Int. Cl. 4

識別配号

庁内整理番号

@公開 平成1年(1989)9月14日

G 08 G 1/00 G 06 F 15/21 6821-5H C-7230-5B

審査請求 未請求 請求項の数 5 (全10頁)

**公発明の名称** 配車計画方法

②特 頭 昭63-56079

**@出 顧 昭63(1988)3月11日** 

**加発明者原**敬

敬 市

東京都小平市上水本町1479番地 日立マイクロコンピュー

タエンジニアリング株式会社内

**加発明者 奥村** 

雅 彦

東京都品川区南大井6丁目23番15号 株式会社日立製作所

大森ソフトウエア工場内

の出 頭 人

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台4丁目6番地

⑦出 願 人 日立マイクロコンピュ ータエンジニアリング 東京都小平市上水本町1479番地

株式会社

砂代 理 人

弁理士 小川 勝男

外1名

最終頁に続く

明 福 1

- 1. 発明の名称
  - 尼車計画方法
- 2. 特許請求の範囲
  - 1. 複数台の水の配車計画を立案しなければならない各種の配送システムにおいて、貨物の積積に関する利的条件、配車に関するノウハウを知識工学手法により記述することを特徴とする配車計画方法。
  - 2. 複数台の車の配送ルートを決定しなければならない各種の配送システムにおいて、配送区域 決定ノウハウを知識工学手法により記述して、 配送区域を決定し、処理時間のかかる計算処理 部分を数理計画手法により記述して配送区域内 の配送ルートを決定し、これら決定する処理を 組合せて活用することを特徴とする配取計画方法。
  - 3. 上記配送区域を決定する処理は、配送すべき 食物の量に応じて分割する処理を含む第2項の 配送計画方法。

- 4. 上記配車計画は、配車計画時の選転の処理を 含む第1項の配車計画方法。
- 5. 上記人員割当処理は、人員割当問題を数理計 両手法で求解可能な部分問題に分割し、該部分 問題を数理計画手法により解く処理を含む第4 項の配車計画方法。
- 3. 発明の詳細な説明

く方式である。

【産業上の利用分野】

本発明は、各種配送計画問題を解く計算機システムに係り、特に、日々変動する配送先、配送量に応じて複数台の車の配車計画を実施しなければならない場合に好選な配車計画方法に関する。
【従来の技術】

従来から配送計画は、阿保栄可概「ケーススタディ方式による物流システムの実際」 同文館、 1974年、第97頁から第112頁に記載されている様に、VSP法といった数項計画手法で解

〔発明が解決しようとする問題点〕

龍車計画問題は、車両に積載する貨物を決定す

る問題であり、組合せの切約条件、使用できる単種の割約条件等があり、これらの割約条件は、配送センタ体に異なる。また、扱う食物が変わると 割御条件も変化してしまう。このため、従来の数理計画手法で、問題を定式化し解く方法では、制約条件の変更に対応することが困難であった。

本発明のその他の目的は、上記問題を解決して、 配車計画をより効率よく実施できる区域分割方法 を提供することにある。

本発明のその他の目的は、上記問題点を解決して、運転手間でパランスのとれた環務割当ができる人員割付方法を提供することにある。

# (問題点を解決するための手段)

上記目的は、知識工学手法を用いた配車計画方法により達成される。即ち、各種の配車計画システムにおいて、変更が多い計画条件、貨物あるいは車両の制約条件、熟練者の持つ配車計画ノウハウを知識ベース化し、この知識を基に配車計画を立案する手当、更に分割された配送区域内の配送ルート計画、配送コスト計算等を数理計画手法により速成される。

#### (作用)

前記手段は、以下の様に動作する。

記送すべき貨物の物量を受注締切前に予測しこれに見合った単両を手配する。この際に取両台数

尼送コストが増大するという問題点があった。

更に、北国毎に運伝手を割当てる問題は、 車図 と選転手の組合せ問題である。 選転手割当の制約 条件には、 必ず守らなければならない条件、 でき るだけ守りたい条件がある。 そして、守りたい条件 のうち、 として、守りたい条件のうち、 どさ条件 がある。 そして、守りたい条件のうち、 どさま ないと解が得られないかは事節に決定できない ないため、 定式化して数理計画手で解くこといく はであった。 選転手をひとりずつ割当てている 法が考えられるが、 この方法では、 計画時間が長くなり、 更に、 計画全体のバランスが思くなるという問題があった。

本発明の目的は、上記問題点を解決して、制約 条件変更に容易に対処でき、しかも、確々の配送 対象への適用性を確保した配車計画方法を提供す ることにある。

本発明のその他の目的は、上記問題点を解決して、制約条件が変化しても、これに容易に対処できる保守性に優れ、しかも、計算機処理時間の速い配送ルート決定方法を提供することにある。

が適正になる様に、配送すべき貨物の積合せの割 約条件等を知識ペース化しておき、これにより、 食物の総容積あるいは、器重量から算出した車両 台数をチェックする。制約条件等の記述は、例え ば、if(条件) then(結果) という形式で記述して、 知識ペース化しておく。

次に、受注した配送すべき食物、及び物量、配送先及びその件数を基に、上記と阿様に知識ベースに格納されている配車計画のノウハウを用いて、一台の車両で配送すべき食物を決定する。決定した配送先の配送順序は、配送コストの最小化といった数理計画手法によって記述、実現した各種アルゴリズムにより解く。

更に、各車両に運転手を割当てる際に、各選転手の配送区域の機返し、稼動時間等を考慮して割当てる。

これにより、変化しやすい配車に関する制約条件の変更に容易に対処でき、しかも、計算処理時間の速い配車計画が可能となる。

(実施例)

以下本発明の一実施例を、配送センタにおける 製品の発送を例として、第1図~第23回により 説明する。

以下、第2図に示すフローチャートの動作ステップに従って、知識工学手法を用いた記車計画方法の一実施例を詳細に説明する。本実施例では、日々配送先、配送量が異なり、例えば、3時まで受注を受け付けた伝系の貨物を翌日配送する場合を考える。この時、車両の手配は、受注受付締切

算出した車両台数に対し、第5回に示した車両手配に関するノウハウにより、既受注の貨物の複合せ条件、車種指定条件を満たす車種及び車両台数があるか判定する。不具合が生じた場合は、車種車両台数を増減し、上記条件を満足する車両台数とする。

ステップ400:上記ステップ300で決定した車両台数を基に、例えば、第6図に示した手配先名称の手配順位の順に所有台数の全てを手配する。上記を、ステップ300で決定した車両台数になるようで接返す。この手配順位は、手配先の追加、変更が可能な様にしておく。次にステップ500へ追む。

ステップ500:ここでは、受注締切時刻までに受注した全ての伝質について以下の処理を行ない、各事両に積載すべき貨物を決定する。まず、第7回に示したノウハウに従って、各車両の計画時に中心と考える伝質(以下、核伝質と呼ぶ)を抽出する。抽出した伝票に、区域の制約条件を満たす伝頭を統合して、第8回に示す配車計画テー

時刻の前、例えば12時までに翌日必要な台数の 血両を手配しなければならない。

ステップ200: システムは、ファイル14に、格納されている実績データ、受注伝展データを第3回に示す実績データテーブル、第4回に示す受注伝展テーブルに取り込む。この実績データから、例えば、移動平均法、指数平滑法等により、季節、曜日等の変動を考慮して、受注辞切りまでに受注されるであろう貨物量を予測する。次に、ステップ300へ進む。

ステップ300:上記ステップ200で予測した貨物量を配送する為に必要な車両台数を決定する。車両台数は、例えば、次式に示す様に総配送量を容量あるいは重量で削り、必要な台数を算出する。

w: 株配送量(重量), w: 車両の制限重量 v: 株配送量(容積), v: 車両の制限客積

ブルに格納する。これを受往した全ての伝照を終合するまで繰返す。次にステップ600に速む。 尚、配送ルート決定方法、及び配送区域決定法の 詳細は快速する。

ステップ 6 0 0 : 上記ステップ 2 0 4 で決定した各車両の積載貨物及び配送区域を考慮。更に、車両の定期点検、選転手のローテーション・採動時間を考慮して、車両に選転手を削当てる。次にステップ 7 0 0 へ進む。この選転手等、人員割付方法についても詳細を検述する。

ステップ700: 上記配取計画は、担当者の特力配取計画のノウハウと数理計画手法を用いて計画しているが、ノウハウの全てを知識ペース化することは困難である。また、制的条件にはの様に、必ず守らなければならない制的条件、できれば守りたい制的条件があり、これらの制的条件も、計画結果によって変化してきない。そのため、条件の全てを取り込むことができない。そのため、必ずしも担当者の満足する結果が対話形式で、配取計画

結果を修正できる様にする。

以下、上記ステップ500の配送ルート決定方 法の評和を、前述の促送センタにおける製品の配 送を例に、第8回に示すフローチャートの動作フ ローに従って詳細に提明する。

ステップ501:システムは、ファイル14に 結前されている受法データを、伝票毎に取込み、 第10回に示す受法伝票テーブルに、

品名1001、個数1002、顧客名1003、 及び配送先1004を格納する。次に、ステップ 502へ誰む。

ステップ502:システムは、第10図に示す 受注伝票テーブル内の受注伝算を、

配送先1004により区域別に分類する。例えば、 配送先住所別にコードを設け、このコードによっ て、市町村別に分類する。次にステップ503へ 進む。

ステップ503:システムは、上記ステップ 502で分類された受注伝票の中から、知識ペース13に格納されている第7図(a)に示した様

> 図 (c) に示すルールに記述されているを 条件を調たす伝展を統合する。

- ( ii ) 統合可能な区域の残り伝説を統合する。
- (iv) 更に、統合できない残伝票がある場合。 ルールに記述されている制約条件を緩め、 本を実行する。例えば、第7回 (c) に記述されている配送作数の制約7件を増加する。

次に、ステップ506へ進む。

ステップ506:システムは、例えば、配送コスト最小化、配送距離時間最小化を目的関数に OR技法の整数計画法により、ステップ505で 統合した伝展の配送ルートを決定する。

ステップ507:システムは、ディスプレイ装置12上に、第13回(a)に示した配送先一覧、第13回(b)に示した地図上への配送順の表示等により、結果を表示する。次に、ステップ508へ進む。

ステップ508:利用者は、ディスプレイ装置 12上の結果により、修正・終了のいずれかを入 伝禁値出に関するルールに記述された条件を調たす伝禁を、配送範囲を決定する時の核となる核伝禁として全て抽出する。次に、ステップ504へ 減む。

ステップ 5 0 4 : システムは、ステップ 5 0 2 で分類した区域内に、複数の核伝質がある場合は、知識ペース 1 3 に格納されている第 7 回の(b)に示した核伝質統合に関するルールに記述された条件を満たす伝源を統合する。統合時には、第 1 1 回、第 1 2 回に示した数品、車両の条件を満たすかチェックする。更に、第 7 図(d)に示した統合可能区域の知識を満たす関接する区域の

ステップ505:システムは、統合した核伝系 に、次の手順で他伝真を統合する。

これを統合する。次に、ステップ505へ進む。

技伝票もルールに記述された条件を満たす場合は、

- (1) 核伝票と関一区域内の伝票で、第7回
  - (c) に示す伝真統合に関するルールに記述されている条件を満たす伝真を統合する。
- (11) 技伝票と統合可能な区域の伝源で、第7

カする.

ステップ 5 0 9 : 利用者は、ディスプレイ装置 1 2 上で、マウス等の入力装置により、対話的に 結果を修正する。結果の修正は、例えば、アイコ ン、マウスにより、伝真の交換、移動、削除等の 機能により実施する。

以下、配送区域決定方法を、第14回のフローチャートの動作ステップに従い詳細に説明する。

ステップ511:市町村あるいは区等で分割した配送区域をさらに複数の区域(以下、ブロックと呼ぶ)に分割し、第15回に示す配送区域テーブルに格納する。次にステップ512に遊む。

ステップ512:第17回に示す受注伝展テーブルの伝展を1件ずつ取り込み、その配送先額と第23回に示す配送区域テーブルの住所構より伝展がどのブロックに属するか判定し、第17回に示す受注伝展テーブルの配送量を、第16回に示す配送区域テーブルの伝展が属するプロックの配送量に加える。次にステップ513に逃む。

ステップ513:上記ステップ512の処理を

**時間平1-231200(5)** 

実施していない受注伝票が残っている場合ステップ512に戻る。

全て実施した場合は、ステップ514に進む。 ステップ514:第16回に示す配送区域テーブルの各プロックの配送量がしたい値以上のプロックを抽出する。第16回に示した配送区域テーブルの配送量判定値に0を付けたブロックが抽出したブロックである。次にステップ515に進む。

ステップ515:第16回に示す配送区域テーブルの配送量判定額に0が付いているプロックを取り出し、関り合う複数のプロックのうち配送量判定額に0が付いているプロックが存在する場合は、2つのプロック統合する。次に、統合できるブロックが存在するならば本ステップを繰り返す。

これにより、市町村あるいは区等による配送区域分割より、配車計画に有効な、配送量を考慮した区域分割ができる。

以下、前記ステップ600の人員割当方法を詳細に説明する。ここでは、より一般的な、装置へのワークの割付を倒とする。

製造装置とワークの組を抽出し、部分問題とする。

(3) 割り付けることができる製造装置が少ないワークと製造装置の粗を抽出し、部分問題とする。

この境界部分を考慮した便益Ciuは、以下のように計算する。評点Piとは評価項目kの評価結果であり、ウェイトWiとは評価項目kの重要皮

以下、第18回に示すフローチャートの動作ステップに従って詳細に説明する。

ステップ 6 0 1 : システムは、記憶装置 1 4 に 格納されている第 2 2 図に示すスケジュールテー ブルをディスプレイ装置 1 2 に第 2 3 図に示すスケジュール表で表示し、ステップ 6 0 2 へ進む。

ステップ602: システムは、スケジュール作成が完了したか否かを判定する。完了の場合は、 システムを終了し、完了していない場合は、ステップ603へ進む。

ステップ603: システムは、知識ペース13 に格納されている、第19回に示す部分問題抽出 ノウハウを基に、部分問題を抽出する。以下に、 部分問題の抽出方法の例を示す。

- (1) 第20図に示すように、製造装置1台に 高々一つのワークしか割り付けられない期間のワークと製造装置の粗を抽出する。第 20図では、16日~18日が部分問題となる。
- (2) 割り付けることができるワークが少ない

である.

Cij=基本点+ E(評点Px×ウェイトWx)

ここで用いられる評価項目の例を以下に示す。

- (1) 装収の移動時間の平均化
- (2) 四一ワークの繰り返し
- (3) ワークを割り付けることで、本来割り付けることができる筈であったワークを恐つ 割り付けられなくするかの値力
- (4)ワーク間のインターバルの平均化
- (5)装置のメンテナンスが可能な日の確保

ステップ605:このマトリクスを致理計画に おける初当で問題として、マトリクスの各要素の 値の和が最大と成る組合せを、次のように定式化 して求解する。

- O 目的関数: ∑∑CiJXiJ→Max
- O 决定変数: X i.j
- O 初约条件: Σ X 1 J = 1, Σ X 1 J = 1

### 特閒平1-231200(6)

但し. i ∈ I , I = (設立装立) j ∈ J , J = (ワーク)

上記、境界部分の解をも求解するのは、境界部分の解を保証するためである。第21図の例では、 〇印が解である。

ステップ606: 上記ステップ605で求めた 結果を結に、第22図に示すスケジュールテーブ ルを更新し、ステップ601へ戻る。

本実施例では、便益C」を求める時に重要度を 設けている。この重要度を変更可能にすることに より、評価項目の優先度を変更できるので、状況 に即したスケジュール作成ができる。

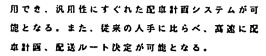
本実施例では、装置へのワークの割当を例としてが、車両への運転戸の割当ても同様の方法でスケジュール作成が可能である。

#### (発明の効果)

本発明によれば、配車計画ノウハウ、 食物の稜 裁に関する制約等が変化しても、容易に対処でき る保守性にすぐれ、しかも、種々の配送計画に適

13回は決定された配送ルートの表示例、第14回は配送区域決定方法のフローチャート、第15回は配送区域をブロックに分ける例、第16回は配送区域をブロックに分ける例、第16回は配送区域をブロックに分ける例、第17回は受注伝展デーブルの例、第18回は人員割当方法のフローチャート、第19回は部分問題の例、第21回は便益マトリクスの例、第22回はスケジュールテーブルの例、第223kt、スケジュールの表示例である。

代理人弁理士 小 川 藤

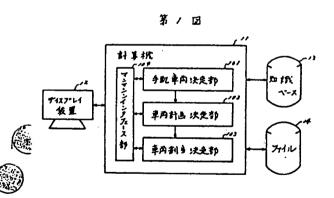


更に、熟練者の持つノウハウを知識ペース化することにより、経験の少ない担当者でも、熟練者 に近い配取計画が可能となる。

食物の配送量に応じた、車両手配、配送区域の 決定ができるで、車両台数の適正化、車両の役員 効率向が図れ、輸送コストの低減が図れる。

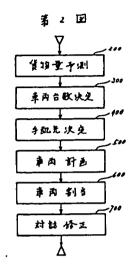
#### 4. 園面の簡単な説明

第1図は、一実施例の本発明の全体構成図、第 2図は、配車計画方法のフローチャート、第3図は、実級データテーブルの例、第4図は、受注伝展テーブルの例、第5図は、製品の積級に関する制約条件の例、第6図は、手配先優先度テーブルの例、第7図は知識ペースに格納する配車計画ノウハウの例、第8図は、配車計画テーブルの例、第9図は、配送ルート決定方法のフローチャート、第10図は伝展テーブルの例、第11図は、製品テーブルの例、第12図は車両テーブルの例、第



### 第5团

if (製品名称 [ ] t ) (製品名称 [ ] t is ) (Man (積合せ [不可]であっ) if (製品名称 [ ] 25 is ) Una (卓快 is [ ] であっ)



第3回

Я	B	18	1X	#8	K EEK		1	ŧ.			*	Ł		7	<b>A</b> :		:
		l	154	264	154	120	ž		3	ĭ	¥		ш	3	×		1
г		Г			1								Ĺ			Ц	
		Ĺ												Ш		Ц	
		Г								L					Ш	Ц	_

多 4 田

ne.	74	Ett	841 <b>E</b> E	1921	单推挡定	KILK	. <u>26.</u>					
			1				と	3-7	11 18	見るコード	负	
											<u>l_</u>	
									$\coprod$			
										I	I	

第《图

4配乳品标	中电缆性	キャンセル機位	77-78	à B
			2 E	4 1

第2回

(1) 様は果然合に関するルール型知識ペース より(000=条件ならな) then (統合) な) より(配送関係) 1月間) then (統合) より(科序条件同一) then (統合) 負初の複合せに関するルール

1			
ļ			
ı			
ł			
•			

d

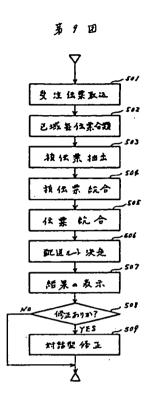
統合可能区域に関わりし4型知識ペース

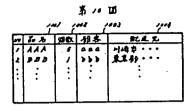
E sti	战利尼战人(B, C, D, 战合得支援(J, 2, 3,	1
<u> </u>	:	<del></del>

¥ , B

{	Aø.	阜稅	王蛙	里里	本重	机建行数				_	电池	经票		_	
							12:	TA'S	1	Ħ	ž	퓼	12.74	Ш	
ı															
1															
										Г					

# 特閒平1-231200(8)





第 11 图

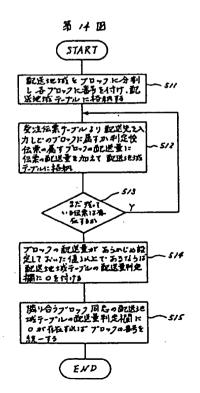
		1		L	4.4
"	20 4	4:	44	あさ	II
1	AAA	250	450	550	15
١	555	1040	500	1090	30
: '		1 . 1			
:	;	:	:	1:	:
	i	ł l		1	i
	1	î l		ı	[

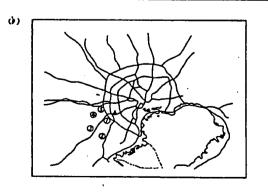
第12四

44.4		寸 浅		1	<u>+</u>
472	11 1	# M4	单高	min	MAX
7 t	4300	1860	2700	1.0	1.7
4 1	5610		2700	2.5	3.5
:	۱:	1:	:	:	:
•	٠.		١.	١.	١.
		1	l	Ì	1
	]	1	1	1	1

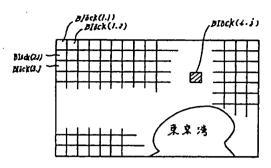
第八回

*	政场	22	伽敦	加退先
,	,	AAA		川崎市麻生已
	2	:	1 :	:
	3		1	·
	1			
2	,	888	1	東京都 品叫已
	Z	:	$ \cdot $	:
	:		1 .	•





第 15 回



第11 国

	**	1	Ė †	٣	配送量	BOLE
לים"ד	35	Z		78	(大)	412
Bjsck (1.1)	1	A	В	1	0.2	
DIOCK (1.2)	2	A	В	2	J. 5	0
Black (1.3)	3	Α	C	1	1.0	
Black (1.4)	4	Α	C	2	3.7	0
Dieck (1.5)	5	A		3	0.6	
		•	•	•		
٠ .	١.	•	l •		1 •	i
		<u> </u>				l .

第 17 回

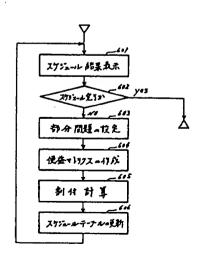
No	鞭客石	配送量	歌	逆笼		起送品名
NO.	MEDIO	(t)	Z		78	
	×	0.1	E	н	,	·
2	Y	0.3	A	_B_	2	
3	Z	0.2	C	Đ	_/_	
•	T	$\top$	•	·	•	
•		•	•			1
	· ·		•			<u> </u>

第月田

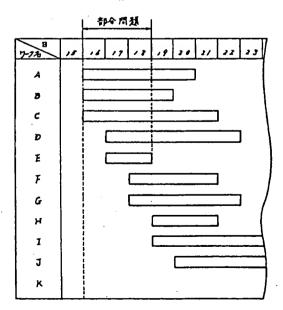
## 都分問題抽出ノウハウ

- 讨(制付可能ワーク()以下の裝置約) Man(割付可能ワークに1以下の裝置を別付)
- 计(例付可能 表置[]以下=7-2万]) sken(例付可能表置[]以下=7-2 例付)
- If (上記成立セア)
  thus (7-7. 装置 or ): |a 期間到付 )

第18四



第 20 田



第 21 图

			F 2	長	1		
		\$1	FZ	F3	54	F 5	•••
	A		. 9	0			
7	3	0			`		
,	c	3	2	,		0	
	D	,	0			,	
	E				0	`	
	:						
	_		2/4			NA	

	7-72	英里名
G)	A	•
	8	
- 1	c	<b>•</b>
Į.	. :	l <u>:</u>

第 23 团

27, 2	15 11	
"		J
F2		
F1		
F4		
FS		
:		

第1頁の続き ②発 明 者

**@**発明者森 正太郎

原

謎 三

@発明者 山本 太三雄

@発明者 杉江 弘之

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株式会社日立製作 所システム開発研究所内

東京都品川区南大井 6 丁目23番15号 株式会社日立製作所 大森ソフトウェア工場内

東京都品川区南大井 6 丁目23番15号 株式会社日立製作所 大森ソフトウェア工場内

人株ノフトラエノ工物の

東京都品川区南大井 6 丁目23番15号 株式会社日立製作所 大森ソフトウェア工場内